



Для начала я хочу рассказать немного о себе.

Я работаю в компании ИнфоТеКС (Информационные Технологии и Коммуникационные Системы). Это российский разработчик программно-аппаратных VPN-решений и СКЗИ. Выпускает продукты под брендом ViPNet.

Я работаю в компании на позиции системного архитектора в отделе ПиР ПАК.

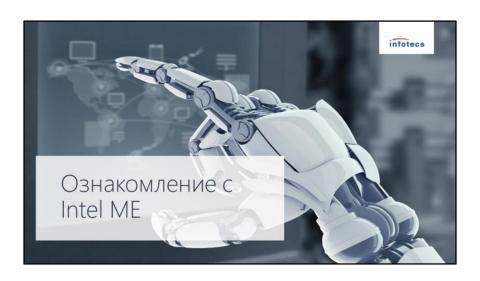
По своей работе я занимаюсь проектированием программно-аппаратных комплексов HW и xFirewall. Это криптошлюз и межсетевой экран нового поколения (NGFW).

В сферу моих интересов попадают и вопросы безопасности этих ПАК-ов.

Материалы доклада – это открытые источники, а не какие-то мои личные исследования. В основном это доклады конференций и статьи.



Доклад разделён на три следующие части.

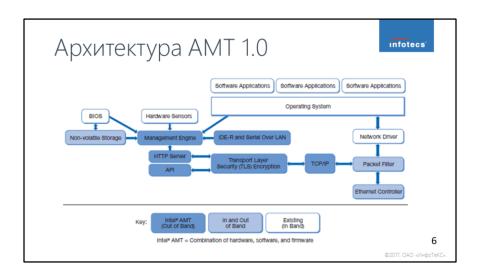


АМТ 1.0 И ЕГО ВОЗМОЖНОСТИ Аctive Management Technology - решение для удалённого администрирования. Основывается на интегрированном в чипсет микроконтроллере (Management Engine). Внеполосный (out-of-band) доступ к сетевому интерфейсу. Внутренний веб-сервер с TLS-шифрованием. Доступ к периферийному оборудованию (в т.ч. к клавиатуре). Микроконтроллер начинает работать при подаче питания на материнскую плату (т.е. даже когда машина выключена).

В 2005 году компания Intel представила Active Management Technology (AMT) версии 1.0 — решение для удалённого администрирования (управление, инвентаризация, обновление, диагностика, устранение неполадок и т.д.).

Архитектура AMT 1.0 основывается на интегрированном в чипсет микроконтроллере (Management Engine), наделённому весьма впечатляющими возможностями, например:

- внеполосный (out-of-band) доступ к сетевому интерфейсу (Ethernet), который он разделяет с основным CPU;
- внутренний веб-сервер с TLS-шифрованием (для администрирования);
- доступ к периферийному оборудованию, получение и хранение в энергонезависимой памяти информации о нём;
- микроконтроллер начинает работать при подаче питания на материнскую плату компьютерной системы (т.е. при подключении компьютера к электрической сети, ещё до того, как пользователь нажмёт кнопку Power).



Если мы взглянем на архитектуру Active Management Technology 1.0, мы увидим как реализован внеполосный доступ к сетевым интерфейсам.

На схеме присутствует микроконтроллер Management Engine, который связан с разными подсистемами: OS, BIOS, SPI.

ME имеет собственный контроллер канального уровня, осуществляет мониторинг всего входящего сетевого трафика, из которого «вырезает» (при помощи Packet Filter) пакеты, предназначенные для него. Для ОС (наличие и состояние которой на работу АМТ никак не влияет) этот трафик уже не виден;

AMT 2.0, ME 2.0 Первые версии МЕ относились непосредственно к АМТ, нумерация достаточно условная. 2006г – выход АМТ 2.0, появление бренда vPro, подсистему наименовали в Intel Management Engine (МЕ) версии 2.0.

Первые версии МЕ не имели, собственно, такого названия ("Intel ME"), потому нумерация их достаточно условна (т.к. это относилось к АМТ) и приведено больше чисто для хронологии. В 2006-м году с выходом АМТ версии 2.0. Именно тогда подсистему наименовали в Intel Management Engine (МЕ) версии 2.0.

Одновременно с этим появился бренд Intel vPro, который обозначал комплекс реализованных на основе Intel ME технологий: AMT, Позже в этот список вошли Identity Protection Technology (IPT) и Anti-Theft (AT). ??Trusted Execution Technology (TXT) и Virtualization Technology (VT)



С тех пор МЕ непрерывно развивался. Брал на себя новые функции и получал новые возможности. Современный МЕ (точнее на 2014-й год) достаточно подробно исследовал и описал Игорь Скочинский, результаты его работы легко доступны в сети. Доклад называется: Secret of Intel Management Engine



В частности, Скочинский описывает следующие возможности:

- Добавлен полный доступ на чтение и запись ко всему содержимому оперативной памяти (доступ разделяется с CPU).
- Добавлена возможность захвата видеопотока (только при использовании интегрированной графической подсистемы Intel). Что позволило реализовать такие функции как KVM.
- Добавлена возможность получать Java-bytecode через сеть и исполнять его.

Утилиты для анализа прошивки, написанные Игорем опубликованы на github: https://github.com/skochinsky/me-tools

Hастольные и мобильные GMCH: Q965, Q35, Q45 и мобильные. Настольные и мобильные PCH: 5-9, 100 series. В серверных платформах как Intel Server Platform Services. Позднее появилась и в System-on-a-Chip (Intel Trusted Execution Engine). Сейчас каждая современная мобильная/настольная/серверная машина Intel включает в себя подсистему Intel ME.

Из-за высокой стоимости реализации, изначально эта подсистема присутствовала, за несколькими исключениями, только на материнских платах с чипсетами Intel линейки Q.

Q965 / GM965 / GME965 / GL960 / GLE960 / PM965 / Q35 / GM45 / PM45 / Q45 (Graphics and Memory Controller Hub).

Начиная с 2010 года, подсистему Intel ME стали встраивать во все чипсеты производства Intel (Platform Controller Hub).



Теперь предлагаю немного погрузиться в технические подробности и узнать как устроена подсистема ME. Это поможет нам в том числе и для понимание последней части доклада — способов отключения ME.



AMT 1.0 была реализована на интегрированном в южный мост чипсета (Input/Output Controller Hub, ICH) сетевом модуле Intel 82573E series Gigabit Ethernet Controller.

Начиная с AMT версии 2.0 (в 2006-м г.), микроконтроллер перенесли в северный мост чипсета (Graphics and Memory Controller Hub, GMCH).



Начиная с 2010 года, вместе с переносом части функциональных блоков северного моста (графическое ядро, контроллер памяти, ...) в корпус CPU, МЕ-контроллер остался в корпусе чипсета — в Platform Controller Hub (PCH). Это чипсеты 5 серии и выше.



В двухкорпусных чипсетах Intel в качестве базовой модели ME-контроллера использовался ARCtangent-A4 со стандартной системой команд ARC32.

В однокорпусных чипсетах уже использовались ARCtangent-A5/ARC600 с компактной системой команд ARCompact (ARC16/32).

в самых последних платформах (Skylake, чипсеты 100 серии, Intel ME 11.x) ME-контроллер имеет архитектуру... x86!

B Intel SoC (там где эта подсистема называется Intel TXE) в качестве базовой модели для ME-контроллера используется SPARC.



Состав компонентов подсистемы Intel ME не менялся с версии 2.0. Рассмотрим его:

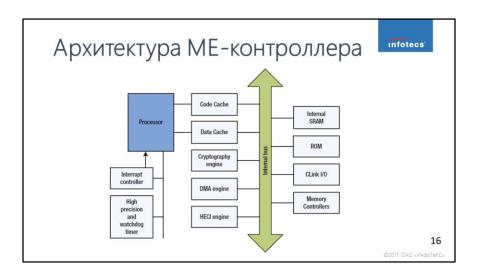
МЕ-контроллер – встроенный в чипсет микроконтроллер на основе микропроцессора одной из рассмотренных выше архитектур;

Регион МЕ в SPI флэш-памяти, в котором хранится разработанная и подписанная компанией Intel прошивка МЕ-контроллера;

ME UMA — скрытая ото всех, кроме ME-контроллера, область (16-32 MБ) в оперативной памяти компьютера, которой он пользуется в качестве runtime-memory для размещения и запуска прошивки;

Management Engine Interface (MEI), ранее известный как Host Embedded Controller Interface (HECI) — представляет собой интерфейс для обмена информацией с ME-контроллером (по сути, единственный канал связи софта, исполняющегося на CPU, с подсистемой Intel ME);

Отдельный MAC – контроллер канального уровня, предоставляющий ME-контроллеру out-of-band доступ к общему физическому сетевому интерфейсу для удалённого администрирования компьютерной системой; **Некоторые модули в BIOS**, отвечающие за инициализацию платформы и сообщающие о результатах своей работы ME-контроллеру через MEI.



Внутри ME-контроллера, помимо микропроцессора ARC/SPARC/x86:

- ME ROM энергонезависимая неперезаписываемая память, в которой хранится стартовый код MEконтроллера и некоторая другая информация;
- ME SRAM оперативная память используемая ME-контроллером при недоступности ME UMA, например, на ранних этапах работы;
- кэш кода и кэш данных, для повышения производительности при работе с памятью;
- C-Link (Controller Link) шина, позволяющая ME-контроллеру взаимодействовать с периферийным аппаратным обеспечением в режимах S5 (System shutdown) / S3 (Sleep mode);
- Различные аппаратные блоки:
 - высокоточный таймер и WDT;
 - контроллер прерываний;
 - контроллеры памяти и DMA;
 - интерфейс НЕСІ/МЕІ;
 - RNG, акселлератор криптографических функций и функций сжатия.



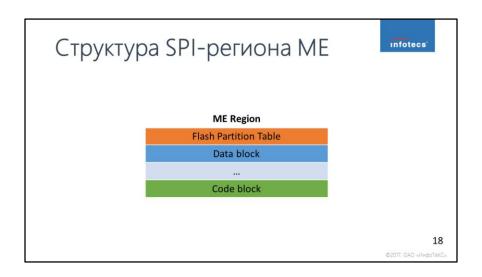
Как было сказано ранее, в подсистему ME входит регион SPI-памяти, в котором и хранится прошивка Intel ME.

В зависимости от наполнения, различают два типа прошивок:

- 1.5 МБ, урезанные версии;
- 5 МБ, полные версии.

Тип прошивки определяет состав прикладных модулей, в которых реализованы определённые технологии (например, AMT, IPT и т.д.). Хотя есть и базовая часть, одинаковая для разных прошивок:

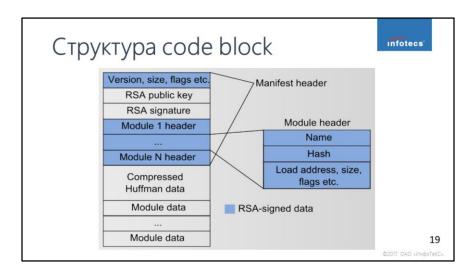
- Bring Up, первый запускаемый модуль из прошивки;
- Kernel, ядро ОСРВ ThreadX;
- Некоторые драйверы и службы.



Структура региона МЕ сама по себе не монолитна.

В начале идёт таблица разделов (Flash Partition Table). В ней хранятся указатели на различного типа разделы (код, данные, виртуальная область, ...) и их параметры.

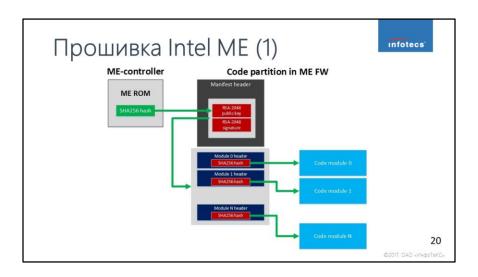
Нас интересуют исполнимые раздел, т.е. те, что хранят исполнимый код.



В начале кодового раздела располагается манифест, который состоит из заголовка (со служебными данными и ЭЦП) и таблицы модулей.

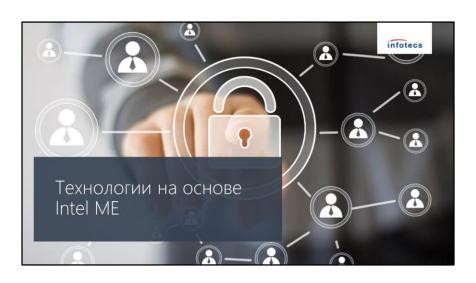
Своим закрытым ключом компания Intel подписывает часть заголовка манифеста и таблицу модулей, прикладывая полученную подпись и открытый ключ для проверки.

Сгенерировать собственную пару ключей RSA-2048 и подписать ими раздел не получится ввиду того, что целостность приложенного открытого ключа проверяется стартовым кодом в ME ROM, в котором хранится хеш-сумма SHA256 открытого ключа компании Intel.



В итоге, схему верификации кодового раздела ME firmware можно обобщить на рисунке. Каждый кодовый раздел верифицируется по этой схеме.

Этого более чем достаточно для защиты прошивки от подделывания. Программно перезаписать ME регион SPI флеш-памяти нельзя, аппаратные средства, конечно позволят обойти это ограничение, но контроль подлинности не выключить.





Переходим к рассмотрению технологий, основанных на МЕ.

• Сперва мы рассмотрим подробнее Active Management Technology.

Эта технология, с которого началась история МЕ и до сих пор, пожалуй, остаётся основной и наиболее востребованной технологии, реализованной на базе МЕ. Однако, были созданы и некоторые другие интересные технологии Intel на базе МЕ, которые, однако, оказались менее востребованными. Мы остановимся на следующих:

- Anti-Theft Technology
- Identity Protection Technology



Начнём с более подробного рассмотрения АМТ

Active Management Technology Аппаратная технология для удалённого управления компьютером. Включение, выключение, перезагрузка (всё вне зависимости от состояния компьютера) Serial-over-LAN- виртуальный последовательный порт по сети IDE Redirection — перенаправление (по сети) загрузки с локальных носителей на предварительно сконфигурированный образ Удалённая инвентаризация аппаратуры

Active Mangement Technology – это аппаратная технология для удалённого управления компьютером. AMT первой версии обладал следующим функционалом:

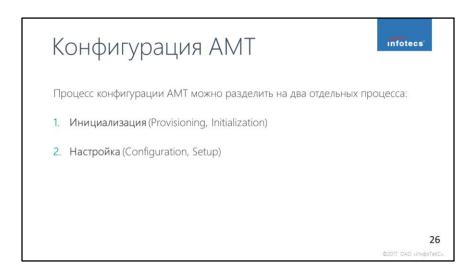
- Включение, выключение, перезагрузка (всё вне зависимости от состояния компьютера)
- Serial-over-LAN виртуальный последовательный порт по сети, который позволяет удалённо производить (относительно простые) действия (например, настраивать BIOS Setup)
- IDE Redirection перенаправление (по сети) загрузки с локальных носителей на предварительно сконфигурированный образ, позволяющий с него загрузиться (в отличие от РХЕ — не требуется наличие DHCP-сервера, сконфигурированного специально под это)
- Удалённая инвентаризация аппаратуры (т.е. получение данных о составе «железа»)

Active Management Technology Позднее были добавлены: • System Defense - технология для борьбы с вирусами, блокирует сеть при подозрительной сетевой активности • Agent Presence - позволяет ставить на «аппаратное слежение» наличие выбранного процесса в ОС • Поддержка работы по WiFi • CIRA - канал связи между АМТ и администратором создаётся по инициативе АМТ-компьютера через промежуточный прокси-сервер • КVM - удалённое управление компьютером в графическом режиме

За 10 с лишним лет существования технология АМТ непрерывно развивалась. В частности в неё были добавлены следующие функции, которые я хотел бы отметить:

- System Defense технология для борьбы с вирусами. Позволяет задавать правила работы сетевой карты. Система автоматически считает количество исходящих запросов на открытие соединений в единицу времени. При превышении заданного порога, сеть блокируется. В то же время канал связи АМТ продолжает работать, позволяя после устранения проблемы "разблокировать" (удалённо) систему, "вернув" ей доступ в сеть. System Defense появилась в АМТ 2.0.
- Agent Presence позволяет ставить на «аппаратное слежение» наличие выбранного процесса в ОС. Когда процесс по любой причине исчезет (например, был остановлен антивирус вражеским процессом вируса) админу по "АМТ-каналу" отправлялось соответственное предупреждение. Администратор сможет сразу предпринять какие-то действия. Agent Presence появилась в АМТ 2.0.

- Поддержка работы АМТ по WiFi
- Возможность работы через интернет с помощью **CIRA** (Client Initiated Remote Access) когда канал связи между АМТ и администратором создавался путём "вызова" со стороны АМТ-компьютера, что позволяло соединяться с АМТ-компьютером, стоящим за МЭ. Технология работает следующим образом: АМТ-компьютер "инициирует соединение" с прокси-сервером (Management Proxy Server). Админ со своей Management-консоли может подключить к MPS-серверу и получать, либо отправлять данные на АМТ-компьютер через MPS. Канал АМТ-MPS обычно использует TLS-шифрование.
- В версии АМТ 6.0 появилась поддержка **KVM** (Keyboard Video Mouse) удалённое управление компьютером в графическом режиме, причём сеанс работы не прекращается даже в момент перезагрузки. В последних версиях АМТ разрешение поддерживается до 2560x1600.



Процесс конфигурации АМТ можно разделить на два отдельных процесса:

- 1. сначала проходит процесс "первичной" инициализации (однократно),
- 2. после может быть сколько угодно процессов настройки АМТ.

В документации есть некоторая путаница с терминологией и бывает, что используются разные названия для этих процессов.

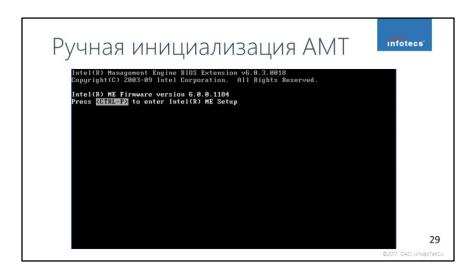
СПОСОБЫ ИНИЦИАЛИЗАЦИИ АМТ Pyчная инициализация через MEBx Инициализация через PID+PPS (Provision ID, PreProvision Secret) Инициализация через USB Инициализация через Internet (Bare Metal)

Инициализация предназначена для ответа на вопрос «как администратору получит доступ к АМТ в самый первый раз?»

Поставить какой-то простой логин-пароль, аналогично тому, как такое делается, к примеру, для роутеров - нельзя, ведь тогда любой сможет получить управление над не успевшими (забывшими) изменить пароль по умолчанию.

| ThinkPad Setu | ip |
|---|---|
| Intel(R) AMT | Item Specific Help |
| Intel CR ANT Control (<u>Enabled</u>) CIRA Timeout (0) Console Type (UT100+) | This option enables or disables Intel (Rective Hanagement Technology (RHT) function. Select Enabled to start configuring the functions. |

В любом случае инициализации необходимо, чтобы AMT была включена в BIOS. Состояние по умолчанию может зависеть от вендора компьютера. В случае с Lenovo у меня технология уже была включена.



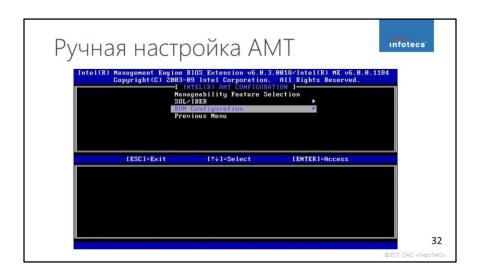
В случае ручной инициализации пользователю нужно зайти в Management Engine BIOS Extention, нажав специальную комбинацию клавиш. Обычно это Ctrl+P.

| Ручная ини | циализация AMT | otecs: |
|------------|--|------------------------------|
| | ine BIOS Extension v6.8.3.0018/Intel(R) ME v6.8.0.1184 1803-09 Intel Corporation. All Rights Reserved. | |
| | Intel(R) ME Password | 20 |
| [ESC]=Exit | (ENTER]=Submit | 30 DAO «ИнфоТеКС». |

После этого необходимо задать пароль администратора. Он должен быть не менее 8-и символов, содержать как минимум одну букву нижнего регистра, верхнего регистра, спец. символ и цифру.

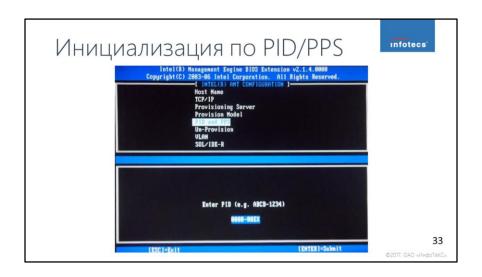
| Ручная наст | оойка Al | MT | infotecs' |
|-------------------------------------|--|--------------------------------------|------------------------|
| III III Su Be Pr A A | BIOS Extension v6.0. -B9 Intel Corporation IREB LAN IPU4 CONFIGU -BY IOST V4 Address bnet Mask Address fault Gateway Address ferred DNS Address ternate DNS Address evious Menu | n. All Rights Reserved. BRATION J | 1.1184 |
| [ESC]=Exit | [↑↓]=Select | [ENTER]=Access | |
| | | | |
| | | | 31 |
| | | | ©2017, ОАО «ИнфоТеКС». |

После этого пользователь может вручную сконфигурировать АМТ, например, задать сетевые настройки.



Или включить функцию KVM.

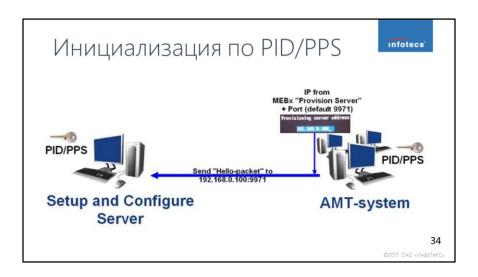
Ручная конфигурация не подходит, если парк машин достаточно большой.



Теперь рассмотрим инициализацию через Provision ID, PreProvision Secret.

Для того, чтобы отработал PID/PPS вариант инициализации AMT, необходимо, что данная пара "ключей" была и на SCS-сервере (Intel Setup and Configuration Server) и на AMT-компьютере.

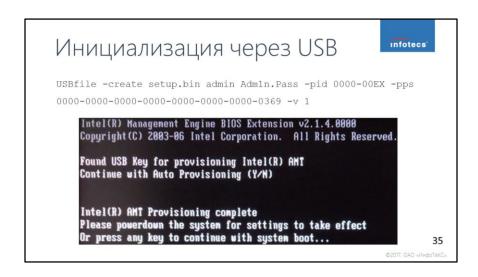
Заходим в MEBx, при необходимости устанавливаем новый пароль, в меню "PID and PPS" вводим сначала PID = 0000-00EX, а после PPS=0000-0000-0000-0000-0000-0000-0369.



Как только мы введём последний символ PPS и нажмём ввод, произойдёт следующая череда событий:

- 1. AMT отсылает так называемый Hello-packet на Provisioning Server. Это либо заданное значение в MEBx, либо адрес вычисляется следующим образом:
 - AMT делает DHCP-запрос и получает поле Option 15 (DNS-suffix). Далее AMT к нему добавляет поддомен "provisionserver", на который и отправляет Hello-packet:
 - Одновременно с посылкой Hello-packet, AMT открывает свой порт 16993 (изначально он закрыт по соображениям безопасности)
- 2. Сервер, получив Hello-packet, запоминает IP, с которого он пришёл. Далее в своей базе находит PPS, который соответствует PID из Hello-packet-a
- 3. AMT проверяет PPS и если он совпадает с тем, что был сохранён ранее, подтверждает установку шифрованного соединения. На этом инициализация заканчивается и компьютер AMT может быть сконфигурирован по защищённому соединению

Если внимательно присмотреться, мы много действий делали "вручную" - это и первый заход в MEBx, и задание пароля, который после должен попасть на сервер, и задание PID/PPS, тоже нужных серверу для инициализации.



Потому ещё и в первой версии АМТ для облегчения жизни админа АМТ привлекли вполне очевидный вариант с использованием USB-флешки, на которую удобно записать из ОС нужные настройки и которые после бы "подхватил" MEBx и ME/AMT.

Так появилась утилита USBFile, которая позволяет сформировать файл "setup.bin". Пример вызова утилиты приведён на слайде.

Файл "setup.bin", будучи помещённым в корень USB-накопителя, отформатированного в FAT16 - автоматически обнаруживается MEBx при загрузке непроинициализированного AMT-компьютера и позволяет автоматически запустить процесс инициализации/конфигурации плюс задать некоторые важные настройки.

Инициализация через Internet

- АМТ-компьютер отсылает Hello-пакет на инициализационный сервер.
 Адрес сервера высчитывается как "privosionserver" + Parent Domain (в настройках DHCP).
- Инициализационный сервер должен иметь специальный сертификат, предназначенный для инициализации vPro-систем, выданный авторизированным Intel для этих целей регистратором.
- АМТ-компьютер проверяет подлинность сертификата сервера, после чего соглашается на инициализацию и принимает конфигурационные данные с сервера из интернета.

36

©2017, ОАО «ИнфоТеКС

Инициализация через Internet работает в полностью автоматическом режиме:

- 1. AMT-компьютер отсылает Hello-пакет на инициализационный сервер. Адрес сервера высчитывается как "privosionserver" + Parent Domain (в настройках DHCP) (или DNS-suffix).
- 2. Инициализационный сервер должен иметь специальный сертификат, предназначенный для инициализации vPro-систем, выданный авторизированным компанией Intel для этих целей регистратором. root-хэш такого сервера присутствует в хранилище сертификатов АМТ-компьютера.
- 3. АМТ-компьютер проверяет подлинность сертификата сервера, после чего соглашается на инициализацию и принимает конфигурационные данные с сервера из интернета.

Для примера в сети доступен сервер *vpro.by*, который проинициализирует AMT и установит пароль "*vPro.by1*".

Active Management Technology

Demo



Переходим к Anti-Theft Technology



Intel приводит статистику, что каждые 53 секунды в мире крадут ноутбук. Anti-Theft Technology предназначена, как и следует из названия, для борьбы с кражами компьютеров.

Компьютер, поддерживающий технологию Intel AT, может быть заблокирован несколькими способами (в случае инициализации процедуры блокировки компьютера система не проходит Power-On-Self-Test):

- 1. после ошибки синхронизации с удалённым сервером через заданный интервал времени;
- 2. если удалённый сервер просигнализирует, что компьютер был украден;
- 3. через доставку «таблетки с ядом» (через SMS, если есть 3G-модем).

В случае блокировки злоумышленникам не удастся запустить ноутбук даже в случае если будет заменён или отформатирован жёсткий диск, предпринята попытка переустановки операционной системы или порядок загрузки накопителя. Технология АТ, будучи реализованной на основе МЕ, полностью блокирует систему на аппаратном уровне и не зависит от основной системы.

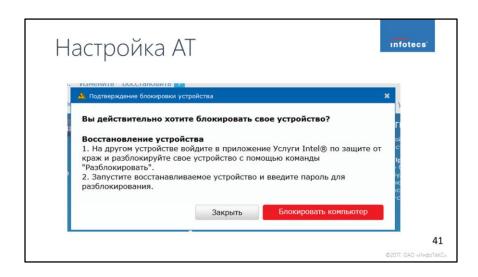


При наличии GPS:

- Можно заранее задать географическую область, за пределами которой ноутбук блокируется.
- В случае кражи компьютера, можно отслеживать его местоположение.

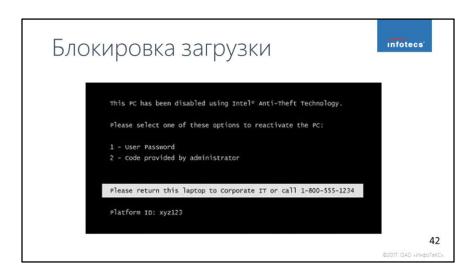
Может инициировать удаление с машины ключей для расшифровки жёсткого диска.

Блокировка является обратимой (через ввод предварительно заданного пароля для разблокировки).



Для активации услуги нужно было зарегистрироваться на сайте ATservice.intel.com и завести учётную запись для каждого из используемого устройств.

Затем осуществляется привязка компьютера к аккаунту с помощью специального приложения. После того как компьютер зарегистрирован в системе, пользователь через web-интерфейс может настраивать интервалы «рандеву» с сервером, менять сообщение которое показывается в режиме блокировки и, наконец, в любой момент объявить систему в розыск.



Как только нашедший или злоумышленник попытаются включить заблокированный компьютер, на экране появится сообщение с просьбой вернуть устройство владельцу.



infotecs

Intel® Anti-Theft Service FAQ

In an effort to help streamline our security offerings, Intel is winding down its Intel® Anti-Theft Technology business, including its Intel® Anti-Theft Service. Intel® Anti-Theft Service will be terminated by the end of January, 2015. If you are a current user of Intel® Anti-Theft Service and your subscription ends after this date, Intel will be contacting you with further information about your subscription. If you are a user of another company's product that relies on Intel® Anti-Theft Technology, please contact the company directly to learn more about its plans. For more information about the termination of Intel® Anti-Theft Service, please see the FAQ.

43

02017. ОАО «ИнфоТеКС»

К сожалению, в 2015-м году Intel отказалась от поддержки этой системы. Сервис больше не функционирует.

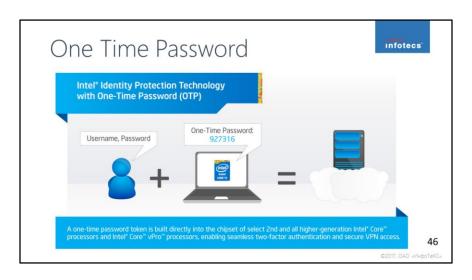


Другой технологией, не получившей широкого распространения стала Identity Protection Technology.

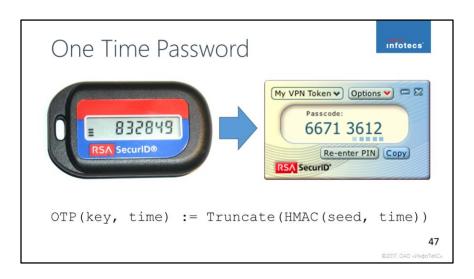


IPT – это бренд, который объединяет несколько технологий для аутентификации и онлайн-доступа, предоставляющий пользователям усиленную безопасность, основанную на аппаратном обеспечении. Мы рассмотрим две из них:

- One Time Password
- · Protected Transaction Display

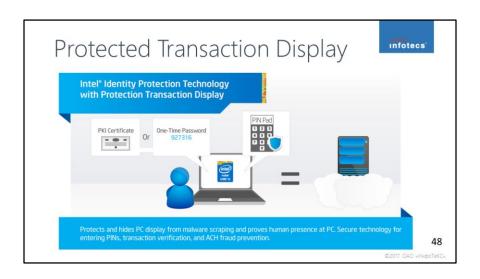


ОТР предназначена для упрощения проведения двухфакторной аутентификации. Обычно в двухфакторной аутентификации используются известные пользователю данные (имя пользователя и пароль) и имеющиеся у пользователя средства аутентификации (обычно токен или электронный ключ). В случае использования одноразового пароля, внешнее средство аутентификации генерирует код, доступный по запросу и действующий в течение короткого периода времени).

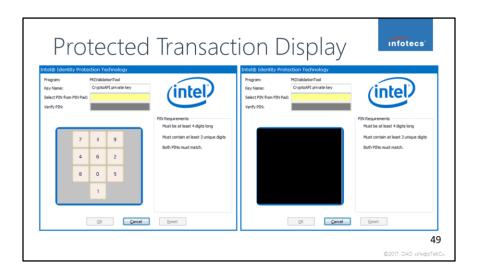


Примером устройств, генерирующий одноразовый пароль являются токены RSA SecurID. Intel OTP представляет собой встроенный аппаратный токен, который позволяет отказаться от использования отдельных физических токенов и упростить процесс двухфакторной аутентификации. В качестве внешнего устройства, которое используется для получения одноразового пароля выступает подсистема МЕ, которая фактически изолирована от основной системы.

Для использования токена на базе Intel OTP нужно сначала его проинициализировать, снабдив его т.н. seed. После чего по запросу можно генерировать одноразовые пароли, которые рассчитываются как функция от seed и текущего времени. Принцип работы точно такой же как у аппаратных токенов. И некоторые производители (такие как RDA) портировали свои системы двухфакторной аутентификации на Intel IPT.



Технология Protected Transaction Display (PTD) позволяет отображать информацию для пользователя и получать данные, введенные пользователем, используя подсистему МЕ для повышения безопасности ввода (например, ввода одноразового пароля). Сделано это следующим образом.

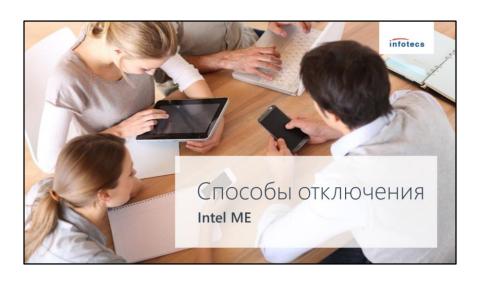


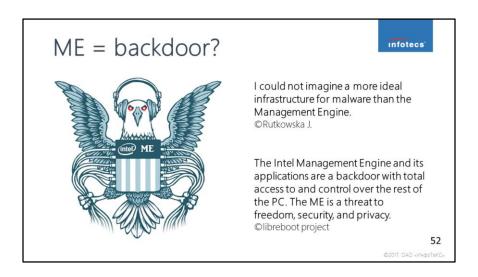
Пользователю для ввода пароля представляется табло с экранной клавиатурой. Эта информация, отображаемая с использованием РТD, видна только пользователям, физически присутствующим перед экраном устройства. Информация внутри табло отображается подсистемой МЕ, которая имеет выделенный доступ к видеоадаптеру (технологий работает только в случае использования интегрированного графического ядра Intel). Информация не видна основной ОС. Хотя основная ОС может считать нажатия мыши, это не позволит восстановить введённый код, т.к. цифры на экранной клавиатуре располагаются каждый раз случайным образом.

Таким образом, эта возможность помогает свести к минимуму действия вредоносного ПО, считывающего отображенную на экране информацию и регистраторов работы клавиатуры/мыши.



К сожалению, Intel уже прекратила поддержку этой технологии, также как и Anti-Theft.

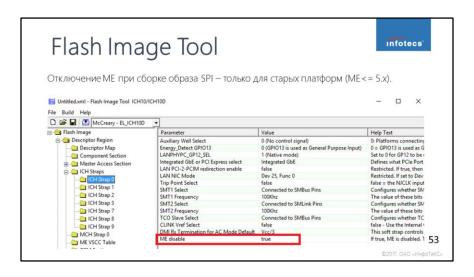




Имея столь широкие полномочия, подсистема МЕ была воспринята многими как бэкдор в чипсете. Люди начали искать способы отключения МЕ.

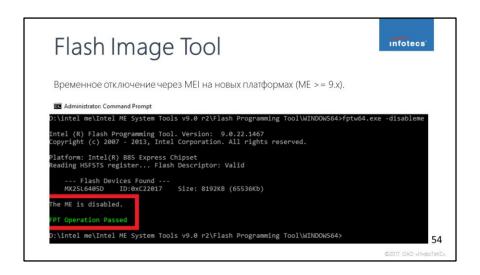
При этом важно отметить, что не обязательно сама ME может быть вредоносной и содержать backdoor. В ME могут быть баги или уязвимости, которые потребители никак исправить не смогут.

Например, команда Invisible Things Lab уже продемонстрировала способ компрометации ME.



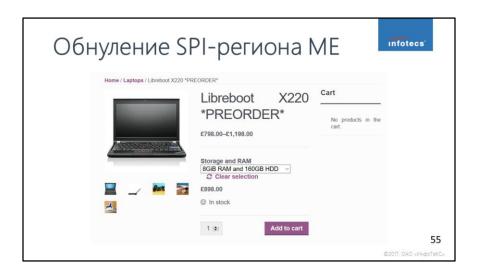
На старых платформах (Intel ME версии 5.х и ниже) выключить данную подсистему можно, воспользовавшись Flash Image Tool (утилита из Intel System Tool Kit, предназначенная для сборки образов SPI флэш-памяти из отдельно взятых регионов BIOS, ME, GbE). При сборке задаются параметры, которые прописываются в этих регионах и в регионе Flash Descriptors. В последнем есть флаг «ME disable». Способ считается безопасным, но работает только на старых платформах.

Intel System Tool Kit (STK) — комплект программных средств и документации для сборки образов SPI флэшпамяти, применения этих образов и получении информации о текущем состоянии Intel ME.



На новых платформах (начиная с Intel ME 9 версии), в утилиту Flash Programming Tool, предназначенную для программирования SPI флэш-памяти компьютерных платформ, была добавлена возможность временно выключать Intel ME. Выключение выполняется отправкой команды в MEI. Согласно документации, в таком состоянии подсистема Intel ME находится до следующего запуска компьютера или перезагрузки.

Нельзя говорить о том, что этот способ позволяет полностью отключить Intel ME, хотя бы потому, что до момента принятия команды на отключение ME-контроллер успеет загрузиться, а значит, выполнить некоторую часть кода прошивки. Несмотря на то, что Intel ME не подаёт «признаков жизни» после этой операции, неизвестно, может ли эту подсистему заново включить какой-нибудь сигнал извне. Также неясно, насколько Intel ME выключена.



Поскольку прошивка ME хранится на SPI-памяти, можно попробовать просто обнулить регион ME в надежде, что система не найдёт прошивку и таким образом отключится.

Так, в частности, попробовали сделать разработчики т.к. ноутбуков Libreboot. Это ноутбуки на базе Lenovo Thinkpad, но в котороых в качестве BIOS используется coreboot.

Обнуление SPI-региона ME

infotecs

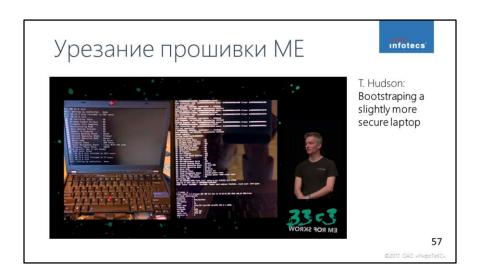
Before version 6.0, the ME can be disabled by setting a couple of values in the SPI flash memory. The ME firmware can then be removed entirely from the flash memory space. ME firmware versions 6.0 and later include "ME Ignition" firmware that performs some hardware initialization and power management. If the ME's boot ROM does not find in the SPI flash memory an ME firmware manifest with a valid Intel signature, the whole PC will shut down after 30 minutes.

56

©2017, ОАО «ИнфоТеКС»

В результате их платформа либо вовсе не загружалась без наличия подлинной прошивки МЕ, либо выключалась ровно после 30 минут работы.

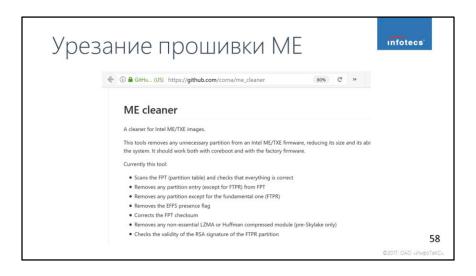
Отказ компьютерной системы грузиться без прошивки Intel ME можно объяснить важностью ME-контроллера в процессе инициализации аппаратной составляющей. А 30-минутный таймаут наводит на мысль о WDT (Watch Dog Timer).



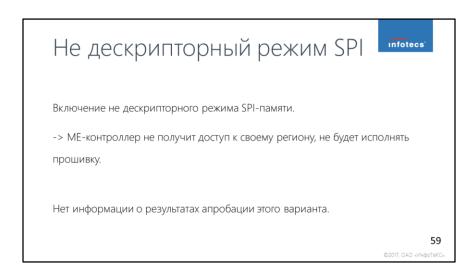
Несколько дальше в этом направлении продвинулся Трэммелл Хадсон.

На последней конференции C3 он продемонстрировал возможность урезания прошивки ME с 5-и Мб до 41Кб.

Это нельзя считать полным успехом, т.к. часть прошивки всё же остаётся и не понятно что именно она делает. Но функциональность МЕ от этого определённо снижается.

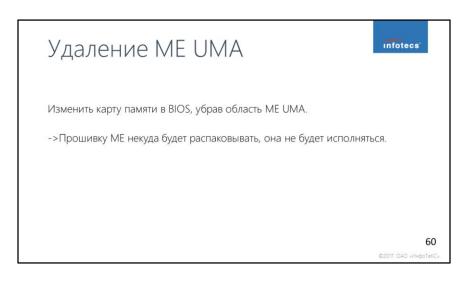


Утилита для урезания региона ME свободно доступна на GitHub.



Ещё одна теоретическая возможность отключения МЕ через модификацию SPI заключается во включении т.н. не дескрипторного режима SPI-памяти (т.е. когда в ней содержался только BIOS). В этом случае, МЕ-контроллер не получит доступ к своему региону, и, следовательно, не будет исполнять прошивку. С одной стороны, МЕ-контроллер так же, как и в предыдущем случае, может препятствовать нормальной работе компьютерной системы. Этот режим используется вендорами в отладочных целях, поэтому есть шанс, что система запустится.

Я пока не нашёл информации о результатах апробации такого режима, только самое предложение.



Известно, что прошивка Intel ME распаковывается в выделенную и скрытую от основного CPU область оперативной памяти – ME UMA. Выделение и блокировку этой области осуществляет BIOS во время конфигурирования карты памяти. Тогда почему бы не вырезать эти фрагменты кода из BIOS, чтобы данная область не выделялась. Тогда прошивка ME не будет распаковываться и исполняться.

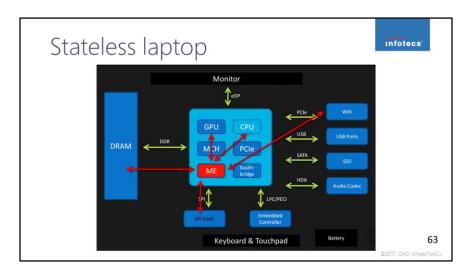


Ребята из Digital Security провели такие эксперименты. Они показали, что такой способ не годится, и система не запускается.

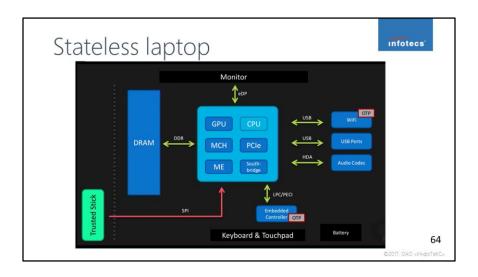


Несколько более творчески подошла к проблеме МЕ Йоанна Рутковская. Это специалист и исследователь в области компьютерной безопасности. Известна в первую очередь как автор ОС Qubes.

На предпоследней конференции C3 она представила своё видение решения — концепцию т.н. Stateless laptop — т.к. ноутбук без состояния.



Для пояснение сути концепции stateless laptop, рассмотрим сначала схему обычного x86-ноутбука. В центре мы видим микроконтроллер МЕ, связи которого с другими подсистемами обозначены красными стрелками: он имеет доступ к оперативной памяти, сетевым адаптерам, SPI и т.п.

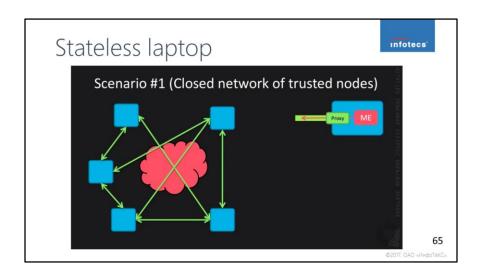


Тогда минимальная схема Stateless laptop будет выглядеть следующим образом. Добавляется новый элемент системы – Trusted stick, который замещает собой SPI-память и реализует её интерфейс. Этот элемент содержит в себе

- Прошивки (ME, BIOS) и ОС в режиме read-only. Т.е. при попытках перезаписать эту информацию подсистемой ME или кем-то ещё, Trusted stick не позволит этому случиться.
- Зашифрованный пользовательский раздел данных и его ключ. Эти данные доступны в т.ч. в режиме записи.

При этом из схемы пропал накопитель и все прочие прошивки в системе стали на основе OTP (One-Time Programmable) памяти.

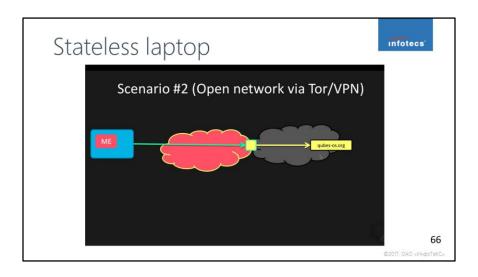
Таким образом, суть защиты сводится к тому, чтобы лишить МЕ возможности сохранять данные где бы то ни было в системе. Если МЕ и получит доступ к каким-то пользовательским данным, она не сможет их сохранить нигде кроме зашифрованного пользовательского, доступ к которому имеет только пользователь.



Однако, остаётся возможность утечки пользовательских данных через сеть.

Для решения этой проблемы предлагается ввести ещё один элемент – прокси для сетевого адаптера. Прокси должен выступать посредником между CPU и самим адаптером и строить туннель для передачи всех данных (VPN, Tor).

В этом случае можно построить защищённую сеть между такими Stateless laptop-ами и без доступа во внешнюю сеть.



При наличии доступа во внешнюю сеть пользовательские данные смогут утечь через этот туннель, но у получателя будут сложности с определением источника.

Таким образом, это увеличивает сложность эксплуатации по сравнению, что мы имеем с МЕ по умолчанию, но не избавляет от проблемы как таковой.

Всякие экзотические каналы утечек типа флуктуаций потребляемой мощности или мигания светодиодами не рассматриваются.

Stateless laptop

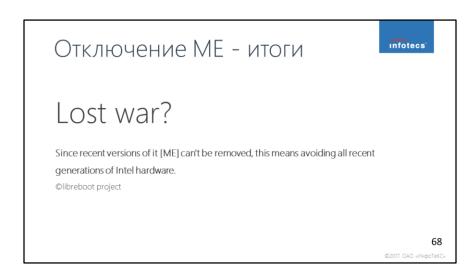
infotecs

В итоге:

- Требует аппаратной модификации (Trusted Stick, Open SSD).
- Вносит ограничения на систему (необходимо шифровать пользовательские данные, ОС в режиме r/o).
- Не решает в полной мере проблему с утечкой данных через сеть.

67

©2017, ОАО «ИнфоТеКС



Подводя итоги рассмотренным способам отключения МЕ, можно сказать следующее.

Некоторые предложенные решения влекут за собой неработоспособность компьютерной системы, другие - не дают гарантии того, что подсистема Intel ME действительно выключена или «обезврежена», как в случае со Stateless Laptop. В связи с этим, вопрос о том, как отключить Intel ME на современных системах остаётся открытым.

